(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公表特許公報(A)

(11)特許出願公表番号 特表2001-521697 (P2001-521697A)

(43)公表日 平成13年11月6日(2001.11.6)

(51) Int.Cl.7

識別記号

FΙ

テーマコート*(参考)

H04L 9/18

H04L 9/00

651

審查請求 未請求 予備審查請求 有 (全 19 頁)

(21)出願番号 特願平10-544810

(86) (22)出願日

平成10年3月11日(1998.3.11)

(85)翻訳文提出日

平成11年10月21日(1999.10.21)

(86)国際出願番号

PCT/EP98/01391

(87)国際公開番号

WO98/48540

(87)国際公開日

平成10年10月29日(1998, 10, 29)

(31)優先権主張番号

19716861. 2

(32)優先日

平成9年4月22日(1997.4.22)

(33)優先権主張国

ドイツ (DE)

(81) 指定国

EP(AT, BE, CH, DE,

DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE), CA, CN, JP, K

R, TR, US

(71)出願人 ドイッチェ テレコム アーゲー

ドイツ国. デーー53113 ボン, フリード

リヒーエベルトーアレェ 140

(72)発明者 コワルスキ,ベルント

ドイツ国. デーー57072 ジーゲン, アム

パステンペルグ 4

(72)発明者 ヴォルフェンシュテッター, クラウスーデ

ィーター

ドイツ国. デー―64673 ツヴィンゲンベ

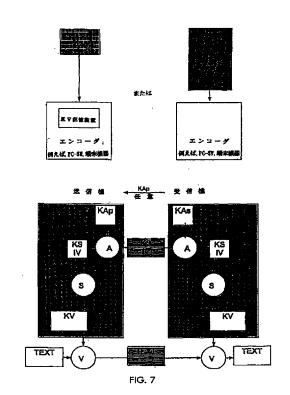
ルグーロダウ, ネッカーシュトラッセ 19

(74)代理人 弁理士 岡部 正夫 (外11名)

(54) 【発明の名称】 符号化方法および符号化装置

(57) 【要約】

本発明は、エンコーダの中に、原価を下げた上、高性能 の符号化機能を実現させるための方法および装置につい て提案するが、このエンコーダは、統合化バーナム暗号 を備えたPCソフトウェアもしくはその類似装置、また はそのほかの任意な端末機器、情報システムだけから構 成され、このバーナム暗号は、本来の符号化プロセスの ために、高価な暗号用ハードウェアに支援を求めてはな らない。暗号用ハードウェアは、特殊なチップカードが 組み込まれたチップカードまたは多機能性PCインタフ ェース・アダプタ (PCMCIAモジュール) から構成 される。これに対してエンコーダは、従来からのパーソ ナルコンピュータ(PC)、ソフトウェアまたは他の端 末機器であるが、非常に簡単なパーナム暗号(例えば、 EXOR)を、ソフトウェアにおける広帯域用としても 使用するほかには、それ以上の暗号技術を必要とするも のではない。外部暗号モジュールは、すべて複雑な暗号 機能を含み、パーナム符号(KV)を、いわゆる、貯蔵 用として発生させ、これが中間記憶装置に記憶される と、本方法による論理演算子を用いた符号化プロセスに



【特許請求の範囲】

1. 符号化プロセス、とくにバーナム暗号を(ここで、符号化方法を、例えば、EXORのような非常に簡単な数学的演算にすることができるが)簡素化して 実施するための方法であって、

定義された符号長さ(x ビット)を有する秘密符号(K S)の使用により、そして必要な場合には、任意の対称暗号(S)に関してn・x の長さのビットを有する可変パラメータ(I V)の支援により、符号化する通信情報の長さを有するバーナム符号(K V)が作成され、

バーナム符号(KV)が、バーナム暗号(V)の論理演算子を通して保護する通信情報の符号化を行い、

秘密符号(KS)およびパラメータ(IV)が、通信情報の伝送路によって分離され、安全化されたチャネルを通して、または直接、通信情報の伝送路において、非対称性方法(A)もしくは類似の方法によって安全化されて、送信機から受信機に伝送され、

受信機が、バーナム符号(KV)を再生し、そして受信された通信情報の解読を行うことを特徴とする方法。

2. バーナム符号 (KV) のための対称暗号および記憶装置が、エンコーダによって分離された暗号用モジューの中に、チップカード、多機能性 P C インタフェース・アダプタまたはモジュール (P C M C I A) の形で組み込まれ、

エンコーダの中において、バーナム暗号の演算だけが行われることを特徴とする請求項1記載の方法。

3. バーナム符号 (KV) のための非対称暗号および記憶装置が、エンコーダ によって分離された外部暗号用モジュールの中で実際に存在し、

エンコーダの中において、バーナム暗号が、符号化のための演算制御を行うことを特徴とする請求項1記載の方法。

- 4. エンコーダの中に、バーナム符号 (KV) が記憶されることを特徴とする 請求項1-請求項3の何れか1項記載の方法。
 - 5. 暗号用ハードウェアが、組み込まれた特殊な暗号用ハードウェアを備えた

チップカードまたは多機能性 P C インタフェース・アダプタ (P C M C I A モジュール)またはその類似装置から構成され、

エンコーダが、従来からのパーソナルコンピュータもしくはその類似装置、ソフトウェアまたは他の端末機器から構成され、ソフトウェアの中に広帯域用に使用する非常に簡単なバーナム暗号を実現させることを特徴とする請求項1 - 請求項4 の何れか1項記載の装置。

6. 暗号用ハードウェアが、外部暗号用モジュールとして形成され、そしてバーナム符号 (KV) を貯蔵して記憶するための中間記憶装置をもつことを特徴とする請求項1-請求項4の何れか1項記載の装置。

7. バーナム符号(KV)を記憶するための記憶装置が、パーソナルコンピュータ(PC)またはその他の端末機器の中に配置されていることを特徴とする請求項 6 または請求項 7 の何れか 1 項記載の装置。

【発明の詳細な説明】

符号化方法および符号化装置

本発明は、請求項1または請求項5の上位概念に基づく符号化のための方法およびその方法を実施するための装置に関する。

最近の符号化方法は、情報処理および電気通信技術の分野において、ますますその用途を拡大している。しかしながら、符号化方法および相当する装置の使用に関しては、以下に述べるような問題点と影響があるために長い間阻まれているが、一方では、マルチメディアの分野、そして情報処理の領域にまで用途が大幅に拡大している状況において、非常に高い安全性の基準が必要とされる。すなわち、

- 広帯域信号を、符号化するためには、パーソナルコンピュータと端末機器の中に高価な暗号用ハードウェアを組み込むことが必要とされる。コストをかけずに使用できる暗号用チップカードは、目下のところ、低い、すなわち明らかに毎秒100キロビット未満のスループットレートにおいてだけ作動する。
- 符号化方法は、保護を受けることが多いために、国際的に標準化されず、その結果、統合化暗号用ハードウェアを備えた製品を、原価を下げ、量産して利用することができない。
- 広帯域符号化に使用される暗号用ハードウェアは、コスト面からの理由で、 しばしば、ただ1つの符号化方法に利用されるに過ぎない。従って、このように して装備されたパーソナルコンピュータ、その他の端末機器でも、いくつも存在 する符号化方法をサポートしていくことはできない。従って、前記の機器には、 その両立性に関して強い制約が生じることになる。
 - 一暗号用ハードウェアは、国際貿易上の厳しい制限を受けるために、例えば、

符号化用の端末機器を輸出することに非常に大きな制約が生じ、そのために、このような装置を使用することが制限されて機器の価額が高騰する。

Alfred Beutelspacherを著者として、Vieweg Verlag社から出版(1993)された著書「Kryptologie(暗号化技術)」において、例えば、バーナム暗号などの符号化方法について記載と説

明がなされている。その他にも、ITU/CCITTレコメンデーションX.509、または、ACM, Vol.21, No.2, pp.120-126, 1978の「CACMコミュニケーション」の中で、RSA法などの符号化方法について記載されている。

本発明が基にする課題は、符号化ための方法および装置を新規に作り、高価でなく、非両立性を避けた広帯域符号化ハードウェアを実施することを、最も簡素化した方法で実現させて、その結果、統合化暗号用ハードウェアを備え、将来は、原価の低い量産製品を調達して、そして製品の安全性基準を実質的に改良することにある。

本方法を用いた発明による解決は、請求項1の特質において特徴づけられる。 本発明の方法による、その他の解決または形態は、請求項2 - 請求項4における特質に開示されている。

符号化方法または装置を実施するための解決は、請求項5の特質において特徴づけられる。その他の装置に関する形態は、請求項6および請求項7の特質において特徴づけられている。

本発明による解決方法には大きな長所があり、エンコーダは、同じ種類のバーナム暗号(例えば、EXOR)によって常に作動することができる。このエンコーダは、外部用の暗号モジュールまたはPCMCIAモジュール(多機能性PCインタフェース・アダプタ)が、種々の対称性および非対称性の暗号を扱う

場合でも、問題なく使用することができる。バーナム暗号は、高いスループットレートにおいても、ソフトウェアにおける使用が可能となるために、あらゆるエンコーダは、高価な暗号用ハードウェアを使用しなくて済み、そして製造が技術的に簡単なために、エンコーダの量産を原価を下げて行うことができるようになる。外部暗号モジュールが、同じように原価が低いのは、貯蔵用に生産されるバーナム符号が、低性能または低速のチップカードによって、例えば、バーナム符号の記憶装置に対する貯蔵用として生産されるためであり、このとき減結合的に作動する本来の広帯域符号化プロセスが遅延することがない。

本発明が記載する方法を基にして、エンコーダの性能からは、暗号用ハードウ

エアのもつ高価性、高性能、そして非両立性の問題点が除去される。これに対してバーナム暗号は、非常に簡素であり、ソフトウェアにおける原価も低いために、記憶装置を用いて実施することができる。すべて複雑な暗号機能は、エンコーダの外部に存在している。この暗号機能は、モジュール的に交換可能であり、本発明が提案する、コストが適切で、低速の外部暗号モジュール、例えば、チップカードまたはPCMCIAカードにおいて実現される。使用する方法については、送信機と受信機の間に同調がなされるときに、例えば、伝送路において取り決められ、または信号化される。エンコーダ自体は、単なるソフトウェア、例えば、統合化バーナム暗号を備えたPCソフトウェアまたは他の任意な端末機器/情報システムから構成されて、この暗号は、本来の符号化プロセスとして、高価な暗号用ハードウェアによって支援されなければならないようなものではない。

本発明は、以下に挙げる図において、原理的に表わされた実施例によって詳しく説明される。

図の意味を、以下に記載する。

図1は、簡単に図解した公知のバーナム暗号である。

- 図2は、最近の公知の対称暗号である。
- 図3は、非対称暗号を追加して使用した機器構成である。
- 図4は、バーナム暗号を備えた機器構成である。
- 図5は、バーナム暗号を備えた他の形式である。
- 図6は、外部暗号用モジュールを備えた機器構成である。
- 図 7 は、 暗 号 用 モ ジュ ー ル を 備 え た 他 の 機 器 構 成 で あ る。

図において、以下の説明において、請求項および要約書において使用する参照記号または略語を以下のリストに挙げる。

図1において、バーナム暗号を、簡単に説明する。ここで、Vと記した符号化プロセスは、例えば、EXORのような、非常に簡単な数学的演算であり、ここで特殊な暗号用ハードウェアの支援がなくても、ソフトウェアにおける広帯域の符号化をも可能にする。しかしながら、よく知られたこの方法には欠点があり、それは「TEXT」と名付けられた通信情報が、バーナム符号KVを用いて符号

化されなければならず、符号KVが、符号化する通信情報の長さをもつ乱数から構成されることである。従って、長い通信情報には、長いバーナム符号が必要とされる。このためにバーナム暗号を、実際に使用するときには、条件が付けられることである。図2において、例えば、DESまたはIDEAなどの最近の対称暗号Sを示すが、この暗号Sは、比較的短い長さの符号の場合に、通常の秘密対称暗号KSに対する128ビットの場合においても、優れた安全性を示している。DESまたはIDEAは、データ暗号化のスタンダード(ANSIまたはASCOM)、ISO 9979に記載される。いずれにしてもバーナム暗号の場合のように、ここでも通信情報の伝送路には関係がなく、暗号化および暗号解読に必要とされる秘密符号KSを、安全なチャネルを通して、例えば、クーリエ(Kurier)を介して交換しなければならない。図3に示す機器構成につい

ては、本明細書の初めに挙げた文献で詳しく説明されるが、暗号用の秘密符号K Sを伝送するために、例えば、RSA方法に非対称性の暗号Aを追加して使用す ることによって、機器構成の欠点を取り除いた。このとき符号化符号KSは、受 信 機 K A p の 公 開 さ れ た 非 対 称 符 号 に よ っ て 符 号 化 さ れ 、 引 き 続 い て 秘 密 対 称 暗 号を用いて再び解読することができる。この目的のために送信機で必要とされる 公 開 の 受 信 機 符 号 K A p は 、 任 意 の 安 全 性 の な い チャ ネ ル を 通 じ て 受 信 機 か ら 送 信機に伝送される。通信情報を、公開の受信機符号KApによって直接的に符号 化することも勿論のこと可能ではあるが、非対称暗号として使用されるハードウ ェ ア お よ び ソ フ ト ウ ェ ア に つ い て 得 ら れ た 性 能 が 、 対 称 暗 号 の 場 合 と 比 較 し て 明 らかに低いために、通信情報が長い場合には、処理速度を高めるために、多くの 場 合 、 非 対 称 暗 号 と 対 称 暗 号 を 、 図 3 の よ う に 組 み 合 わ せ て 、 つ ま り ハ イ ブ リ ッ ド方式をとって使用する。図4において示されるが、可変長さをもつ、例えば、 n ・ 1 8 0 ビットの秘密パラメータ J V の符号化を、例えば、 1 2 8 ビットの対 称 暗 号 K S を 用 い て 行 う こ と に よ っ て 、 非 常 に 長 い (疑 似) 乱 数 が 発 生 し 、 こ れ が最終的にバーナム符号KVとして、保護すべき通信情報を符号化する。受信機 側において暗号符号および解読符号を伝送するために、クーリエは、バーナム符 号KVを運ぶ必要はなく、単に符号KSとパラメータIVを運ぶことによって、

バーナム符号KVが、簡単に受信機側に形成されるが、これは送信機側と同じような機器構成が、受信機側にも存在するからである。図 5 においては、図 4 と同じように非対称暗号、対称暗号およびバーナム暗号の組み合わせによる符号化が示される。秘密符号情報の交換のために、クーリエを必要とする図 4 とは反対に、図 5 においては、図 3 と同じく非対称暗号が使用される。送信機側には、公開の受信機符号KP a が供給され、受信機側には、非対称性の送信機符号KApが供給される。

この方式の長所は、図7および図8において明らかにされる。それぞれ図6お よび図7の上半分に、典型的な2つの端末機器の機器構成が図示される。グレイ に裏打ちされている箇所は、特殊な暗号用ハードウェアまたは特殊なチップカー ドが組み込まれたチップカードまたは多機能性PCインタフェース・アダプタも しくはPCMCIAモジュールから構成される外部暗号用ハードウェアを表わし ている。これに対してエンコーダは、ソフトウェアまたはその他の端末機器を備 えた従来のPCとして実用されるが、例えば、EXORのように非常に簡素化さ れて、ソフトウェアにおいて広帯域用としても使用されるバーナム暗号のほかに は、何らの暗号技術を必要とするものではない。図6および図7のいずれにも示 されるように、外部暗号モジュールは、すべて複雑な暗号機能を取り込むことが でき、バーナム符号KVを、いわゆる貯蔵用として発生させ、これが適切な中間 記憶装置、KV装置に入力されると、論理演算子Vによる符号化プロセスにおい て少しずつ消費される。このときKV記憶装置を、パーソナルコンピュータまた は端末機器にも、そして暗号モジュールにも、チップカードまたはPCMCIA モジュールの形で組み込むことができる。図6および図7に示す装置の長所とし て挙げられるように、外部暗号モジュールまたは外部PCMCIAモジュールが 、異種の対称暗号および非対称暗号を扱ったとしても、このエンコーダは、常に 同種のバーナム暗号を用いて作動することができる。バーナム暗号は、ソフトウ ェアにおいて高いスループットレートによっても実用することができるので、エ ン コ ー ダ は 、 す べ て 高 価 な 暗 号 用 ハ ー ド ウ ェ ア を 使 用 し な い で 、 量 産 的 に 原 価 を 下 げて 製 造 す る こ と が で き る 。 同 様 に 外 部 暗 号 用 モ ジュ ー ル が 、 原 価 を 下 げ ら れ るのは、貯蔵用に生産されるバーナム符号が、低性能、つまり低速のチップカードによってKV記憶装置の貯蔵用として作られるからであり、そのために減結合的に作動する、本来の広帯域符号化プロセスが、低速化されることはない。

記載した方法に基づくと、前記エンコーダから、暗号用ハードウェアが有する高価、高性能、そして相互間の非両立性の問題点が、取り除かれる。これに対してバーナム暗号は、ソフトウェアにおいて非常に簡単に、原価を下げて実用化される。あらゆる複雑な暗号用機能は、エンコーダの外に存在する。大きな長所がさらに存在し、機能は、モジュール的に交換可能であり、今回提案のコストを要しない、低速の外部暗号用モジュール、例えば、チップカードまたはPCMCIAカードにおいて実現が可能である。使用する方法は、送信機と受信機の間の同調で、例えば、伝送路において取り決められ、または信号化される。

統 合 化 バ ー ナ ム 暗 号 を 備 え た P C ソ フ ト ウ ェ ア ま た は そ の ほ か の 任 意 な 端 末 機 器 、 情 報 シス テ ム だ け か ら 構 成 さ れ 、 こ の バ ー ナ ム 暗 号 が 、 本 来 の 符 号 化 プ ロ セ スのために高価な暗号用ハードウェアの支援を求めてはならないエンコーダに対 し、原価の低い高性能の符号化機能を実現させる方法の特徴として、以下に記す ように定義された符号長さを有する秘密符号KSを用い、そして任意の対称暗号 Sに関して定められたビット長さを有する可変パラメータに支援されて、符号化 される通信情報の長さを有するバーナム符号 K V が作成され、この通信情報から バーナム暗号を通して保護すべき通信情報が符号化されて、ここで秘密符号KS およびパラメータIVが、通信情報の伝送路によって分離、安全化されたチャネ ル を 通 じ て か 、 ま た は 通 信 情 報 の 伝 送 路 に お い て 直 接 的 に 、 例 え ば 、 非 対 称 性 方 法Aによって安全化されて送信機から受信機に伝送され、このとき後者であるパ ラメータIVが、上述の方法によってバーナム符号KVを再生して、受信された 通 信 情 報 の 解 読 が 可 能 に な る よ う に す る こ と が 挙 げ ら れ る 。 必 要 な 場 合 に は 、 非 対 称 暗 号 を も 含 む 対 称 暗 号 が 、 そ し て 必 要 な 場 合 に は 、 バ ー ナ ム 符 号 の た め の 記 憶 装 置 が 、 す な わ ち 、 K V 記 憶 装 置 が 、 エ ン コ ー ダ に よ っ て 分 離 さ れ た 外 部 暗 号 用モジュールの中に、例えば、チップカードまたはPCMCIAカードまたは類 似の形で組み込まれ、そしてエンコーダの中には、バーナム暗号、必要な場合には、バーナム符号のための記憶装置 K V だけが残る。

<参照記号のリスト>

K V バーナム符号

V 論理演算子、例えば、EXOR

K S 秘密対称符号

S 対称暗号、例えば、IDEA

K A p 受信機符号(非対称性)

K A s 送信機符号(非対称性)

A 非対称暗号

I ∨ 秘密可変パラメータ

PCMCIA 多機能性PCインタフェース・アダプタ

PC-SW PCソフトウェア

【図1】

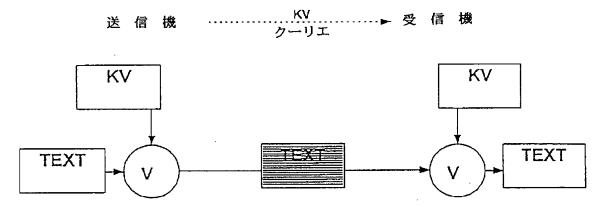
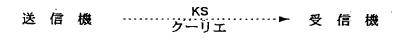


FIG. 1

【図2】



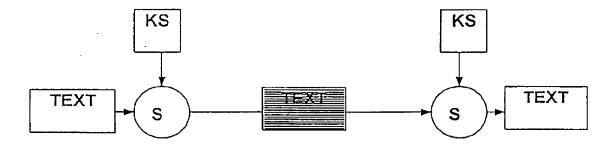
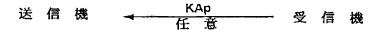


FIG. 2

【図3】



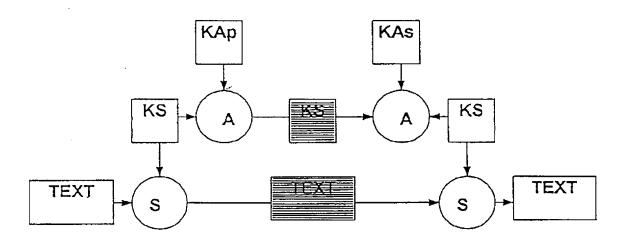
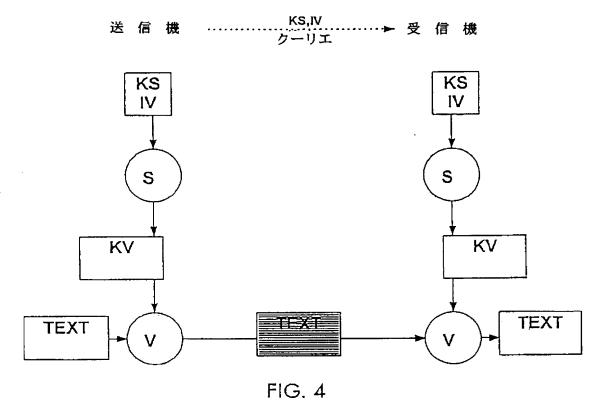


FIG. 3

[図4]



【図5】

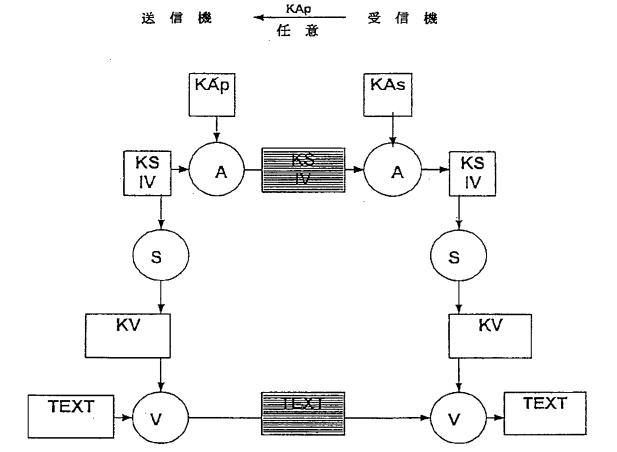
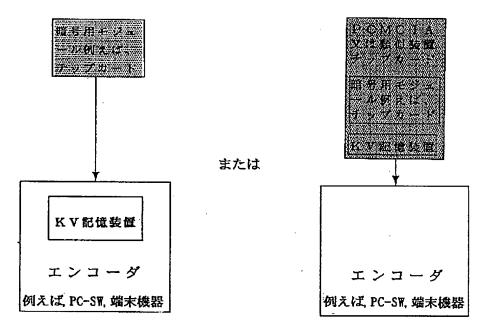


FIG. 5

【図6】



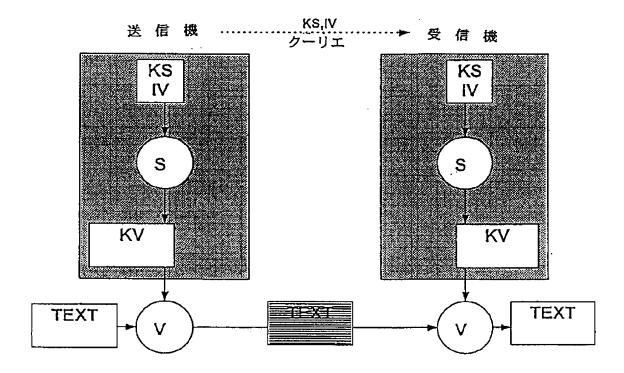
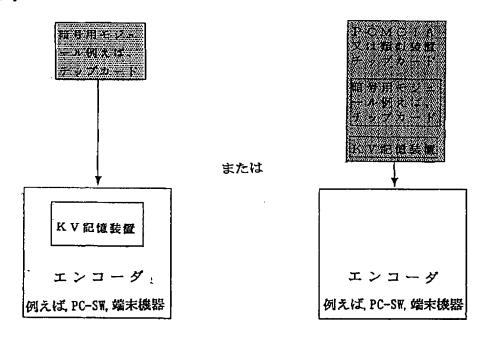


FIG. 6

【図7】



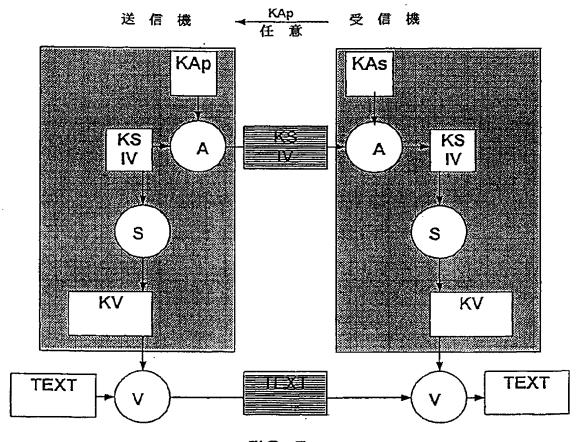


FIG. 7

【国際調査報告】

	INTERNATIONAL SEARCH RE				
I fational Ap			tational App	plication No	
			PCT/EP 98	/01391	
A. CLASS	FICATION OF SUBJECT MATTER H04L9/18 G07F7/10				
IPC 6	HU4L9/18 GO/F//10				
According to	o international Patent Classification(IPC) or to both national classificat	ion and IBC			
	SEARCHED	ich and ir o			
	ocumentation searched (classification system followed by classification	n symbols;			
IPC 6	HO4L G07F	,			
Documenta	tion searched other than minimum documentation to the extent that our	ch documents are include	d in the fields se	erched	
Electronic d	ata base consulted during the international search (name of data bas	e and where practical se	arch terms used)	
	The second section of the second seco	e and, miloro pression, co		•	
	ENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·			
Category *	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relev	ant passages		Figure 10 claim No.	
				_	
X	FEY P: "VERSCHLUESSELUNG VON SPR	ACHE UND		1	
	DATEN" NACHRICHTENTECHNIK ELEKTRONIK,				
	vol. 40, no. 10, 1 January 1990,	nages			
	376-377. XP000176445	puges			
	BERLIN (DE)				
Y	see page 376, right-hand column,			2	
	paragraph - page 377, right-hand	column,			
	last line				
Α	DE 27 06 421 B (LICENTIA) 29 June	1978		1	
,,	see column 3, line 61 - column 5,			'	
Υ	EP 0 616 429 A (SIEMENS) 21 Septe	2			
Α	see column 1, line 28 - line 50	5,6			
	see column 3, line 38 - column 4,				
	 	/			
		F-1			
X Fun	ner documents are listed in the continuation of box C.	X Patent family me	mbers are asted :	n annex.	
° Special ca	tegones of cited documents :	T' later document public	had after the inte	metiona) filing date	
"A" document defining the general state of the art which is not credit of understand				the application but	
	ered to be of particular relevance consument but published on or after the international ,	Invention	•		
filing d	ate ·	X" document of particula cannot be considere	a novei or cannot	be considered to	
which	nt which may throw doubts on priority claim(s) or is cited to establish the publication date of another .	involve an inventive Y" document of particula	•	cument is taken alone daimed invention	
	n or other special reason (as specified) ent referring to an oral disclosure, use, exhibition or	cannot be considere document is combine		ventive step when the ore other such doou-	
other	means ork published prior to the International filling date but			us to a parson skilled	
aler th	an the priority data claimed "	&" document member of	the same patent	lamily	
Date of the	actual completion of theinternational search	Date of mailing of the	international sea	rch report	
_		00/00/	- n		
2	September 1998	08/09/19	98 		
Name and	nailing address of the ISA	Authorized officer			
	European Patent Offica, P.B. 5818 Patentiaan 2 NL - 2280 HV Rijswijk				
	Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epoint, Fax: (+31-70) 340-3016	Holper,	G		

Form PCTASA/210 (second sheet) (July 1982)

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

1 vational Application No PCT/EP 98/01391

	RELON) DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT						
stegory *	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.					
Y	US 4 974 193 A (BEUTELSPACHER ETAL.) 27 November 1990 see column 2, line 49 - column 3, line 41	2					
4	US 5 513 261 A (MAHER) 30 April 1996 see column 2, line 27 - line 62 see column 3, line 16 - line 21	2					
		1					

I 1ational Application No

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

	Info	formation on patent family members		Р	PCT/EP 98/01391		
Patent document cited in search repor	1	Publication date	í	Patent family member(s)		Publication date	
DE 2706421	В	29-06-1978	AT	376344		12-11-1984	
			ΑT	87678	Α	15-03-1984	
			CH	639229	Α	31-10-1983	
			FR	2381423	Α	15-09-1978	
			GB	1598415	Α	23-09-1981	
			NŁ	7801619	A	18-08-1978	
			US	4211891	Α	08~07-1980	
EP 616429	Α	21-09-1994	JP	6244684	A	02-09-1994	
US 4974193	Α	27-11-1990	DE	3706955	Α	15-09~1988	
			DE	3889481	D	16-06-1994	
			EP	0281057	Α	07-09-1988	
			ES	2051780	Τ	01-07-1994	
			JP	63228353	Α	22-09-1988	
US 5513261	Α	30-04-1996	NON				

Form PCT/ISA/210 (patent family annex) (July 1992)

【要約の続き】

おいて少しずつ消費される。このとき記憶装置を、PCまたは端末機器にも、そして暗号モジュールにも組み込むことができる。外部暗号モジュールまたは外部PCMCIAモジュールが、異種の対称暗号および非対称暗号を使用したとしても、このエンコーダは、常に同種のバーナム暗号によって作動することができる。外部バーナム暗号は、チップカードまたはPCMCIAモジュールの形をとって原価を下げて製造することができる。複雑な暗号用機能は、すべてエンコーダの外に置かれる。この暗号用機能は、モジュール的に交換可能であり、本発明の提案により、コストを要せず、多少低速の暗号用モジュールの中において実現される。